PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-058430

(43) Date of publication of application: 28.02.2003

(51)Int.CI.

G06F 12/14 GO6F 17/30

(21)Application number: 2001-246074

(71)Applicant : SONY CORP

(22)Date of filing:

14.08.2001

(72)Inventor: YOKOTA TEPPEI

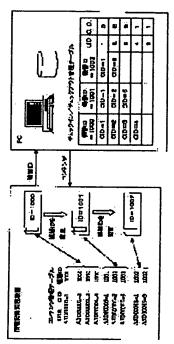
KIHARA NOBUYUKI

(54) INFORMATION RECORDING PROCESSOR, DEVICE FOR CONTENTS INPUT/OUTPUT MANAGEMENT, CONTENTS MANAGING SYSTEM, INFORMATION RECODING PROCESSING METHOD, CONTENTS INPUT/ OUTPUT MANAGING METHOD, CONTENTS MANAGING METHOD, AND COMPUTER PROGRAM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To actualize an improved contents management system as a contents management system which manages the frequency of transfer of contents.

SOLUTION: For checkout processing carried out as processing for contents input from a PC while a plurality of device ID's are set in one information recording processor, checkout is carried out by applying an ID selected out of the plurality of device ID's. The PC as a contents input/output managing device manages the checkout or checkin of contents made to correspond to the plurality of device ID's. Consequently, contents retrieval in checkout/checkin processing for an information recording processor having a storage medium such as a mass-storage HD and an optical disk can be carried out within a limited range based upon a device ID and high-speed processing is actualized.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12)公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-58430

(P2003-58430A)

(43)公開日 平成15年2月28日(2003.2.28)

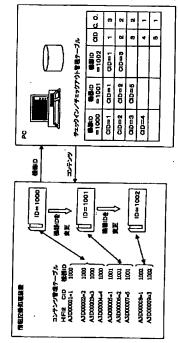
(51) Int. Cl. 7	識別記号	FI			テーマコー	- (参考)
G06F 12/14	320	G06F 12/14	320	F	5B017	
			320	E	5B075	
17/30	120	17/30	120	A		
	240		240	Z		
		審査請求 未請求	求 請求項σ)数13	OL	(全21頁)
(21)出願番号	特願2001-246074(P2001-246074)	(71)出願人 000002	185			
		ソニー	株式会社			
(22) 出願日	平成13年8月14日(2001.8.14)	東京都	品川区北品。	川67	「目7番35	号
		(72)発明者 横田	哲平			
		東京都	品川区北品	川6刀	目7番35	号 ソニ
	•	一株式	会社内			
		(72)発明者 木原	信之			
		東京都	品川区北品	川67	目7番35	号 ソニ
		一株式				
		(74)代理人 100101				
		1	山田 英			
		F ターム(参考) 5B				
		5B	075 KK54 KI	K68 NI	R03	

(54) 【発明の名称】情報記録処理装置、コンテンツ入出力管理装置、コンテンツ管理システム、および情報記録処理方 法、コンテンツ入出力管理方法、コンテンツ管理方法、並びにコンピュータ・プログラム

(57)【要約】

【課題】 コンテンツの転送回数の管理によるコンテン ツ管理システムにおける改善されたコンテンツ管理シス テムを実現する。

【解決手段】 1つの情報記録処理装置に複数の機器 I Dを設定してメモリに格納し、PCからのコンテンツ入 力処理として実行されるチェックアウト処理に際して、 複数の機器IDから選択したIDを適用してチェックア ウトを実行する。コンテンツ入出力管理装置としてのP Cは、複数の機器IDに対応付けたコンテンツのチェッ クアウトまたはチェックインの管理を行なう。本構成に より大容量のHD、光ディスク等の記憶媒体を持つ情報 記録処理装置に対するチェックアウト/チェックイン処 理におけるコンテンツ検索を機器IDによる限定範囲で 実行することが可能となり、高速処理が実現される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実 行する情報記録処理装置であり、

複数の異なる機器IDを格納したメモリを有し、

記憶媒体に対するコンテンツ格納処理に際して、前記複数の異なる機器IDから選択した機器IDを選択機器I Dとして設定し、記憶媒体格納コンテンツの識別データと前記選択機器IDとを対応付けたコンテンツ管理テーブルを生成する構成を有することを特徴とする情報記録 い理装置

【請求項2】前記情報記録処理装置は、

記憶媒体に対する格納コンテンツの外部装置からの入力 に際して、該入力コンテンツに対して選択した選択機器 IDを前記外部装置における管理用データとして、前記 外部装置に対して出力する構成を有することを特徴とす る請求項1に記載の情報記録処理装置。

【請求項3】前記情報記録処理装置は、

コンテンツの記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のディレクトリに対して実行するとともに、該第1のディレクトリの格納データを第2のディレクトリの 20格納データとするディレクトリ変更処理を実行する構成を有することを特徴とする請求項1に記載の情報記録処理装置。

【請求項4】前記情報記録処理装置は、

コンテンツの記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のディレクトリに対して実行し、該第1のディレクトリの格納データを第2のディレクトリの格納データとするディレクトリ変更処理を実行するとともに、

前記第2のディレクトリの格納対象となるコンテンツのファイル名を、前記第2のディレクトリに格納済みのフ 30 アイル名と重複しないファイル名に変換する処理を実行する構成を有することを特徴とする請求項1に記載の情報記録処理装置。

【請求項5】コンテンツを格納した記憶媒体を有し、接続された情報記録処理装置との間のコンテンツ転送管理を行なうコンテンツ入出力管理装置であり、

コンテンツ出力可能回数をチェックアウト可能回数としてコンテンツ識別子に対応付けるとともに、コンテンツ出力対象機器である情報記録処理装置を識別する機器 I Dと出力コンテンツ識別子とを対応付けた管理テーブル 40 に基づいて情報記録処理装置に対するコンテンツ転送の回数管理を行なう構成を有し、前記管理テーブルは、同一の情報記録処理装置に設定された複数の異なる機器 I D毎の管理データを含む構成であることを特徴とするコンテンツ入出力管理装置。

【請求項6】コンテンツを蓄積した蓄積手段を有するコンテンツ入出力管理装置と、前記コンテンツ入出力管理装置からの転送コンテンツを格納する1以上の情報記録処理装置との間のコンテンツ転送管理を行なうコンテンツ管理システムであり、

前記情報記録処理装置は、

情報記録処理装置に設定された複数の異なる機器IDから選択した機器IDを前記コンテンツ入出力管理装置に出力して、該機器IDに基づくコンテンツ転送要求を前記コンテンツ入出力管理装置に対して実行する構成を有し、

前記コンテンツ入出力管理装置は、

コンテンツ出力可能回数をチェックアウト可能回数としてコンテンツ識別子に対応付けるとともに、前記機器 I 10 Dと出力コンテンツ識別子とを対応付けた管理テーブルに基づいてコンテンツ格納情報記録処理装置に対するコンテンツ転送の回数管理を行なうことを特徴とするコンテンツ管理システム。

【請求項7】記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実 行する情報記録処理方法であり、

記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実行するステップと、

情報記録処理装置に対して設定された複数の異なる機器 IDから選択した機器IDを選択機器IDとして設定するステップと、

記憶媒体格納コンテンツの識別データと前記選択機器 I Dとを対応付けたコンテンツ管理テーブルを生成するステップとを有するとを特徴とする情報記録処理方法。

【請求項8】前記情報記録処理方法は、さらに、

記憶媒体に対する格納コンテンツの外部装置からの入力 に際して、該入力コンテンツに対して選択した選択機器 IDを前記外部装置における管理用データとして、前記 外部装置に対して出力することを特徴とする請求項7に 記載の情報記録処理方法。

0 【請求項9】前記情報記録処理方法は、さらに、

コンテンツの記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のディレクトリに対して実行するとともに、該第1のディレクトリの格納データを第2のディレクトリの格納データとするディレクトリ変更処理を実行することを特徴とする請求項7に記載の情報記録処理方法。

【請求項10】前記情報記録処理方法は、さらに、

コンテンツの記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のディレクトリに対して実行し、該第1のディレクトリの格納データを第2のディレクトリの格納データとするディレクトリ変更処理を実行するとともに、

前記第2のディレクトリの格納対象となるコンテンツのファイル名を、前記第2のディレクトリに格納済みのファイル名と重複しないファイル名に変換する処理を実行することを特徴とする請求項7に記載の情報記録処理方法

【請求項11】コンテンツを格納した記憶媒体を有し、 接続された情報記録処理装置との間のコンテンツ転送管 理を行なうコンテンツ入出力管理方法であり、

コンテンツ出力可能回数をチェックアウト可能回数とし 50 てコンテンツ識別子に対応付けるとともに、コンテンツ

1

出力対象機器である情報記録処理装置を識別する機器Ⅰ Dと出力コンテンツ識別子とを対応付け、機器IDとし て、同一の情報記録処理装置に設定された複数の異なる 機器IDを含む管理テーブルに基づいて情報記録処理装 置に対するコンテンツ転送の回数管理を行なうことを特 徴とするコンテンツ入出力管理方法。

【請求項12】コンテンツを蓄積した蓄積手段を有する コンテンツ入出力管理装置と、前記コンテンツ入出力管 理装置からの転送コンテンツを格納する1以上の情報記 録処理装置との間のコンテンツ転送管理を行なうコンテ 10 ンツ管理方法であり、

前記情報記録処理装置は、

情報記録処理装置に設定された複数の異なる機器IDか ら選択した機器 I Dを前記コンテンツ入出力管理装置に 出力して、該機器IDに基づくコンテンツ転送要求を前 記コンテンツ入出力管理装置に対して実行し、

前記コンテンツ入出力管理装置は、

コンテンツ出力可能回数をチェックアウト可能回数とし てコンテンツ識別子に対応付けるとともに、前記機器 I Dと出力コンテンツ識別子とを対応付けた管理テーブル 20 に基づいてコンテンツ格納情報記録処理装置に対するコ ンテンツ転送の回数管理を行なうことを特徴とするコン テンツ管理方法。

【請求項13】記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を コンピュータ・システム上で実行せしめるコンピュータ ・プログラムであって、

記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実行するステッ

情報記録処理装置に対して設定された複数の異なる機器 I Dから選択した機器 I Dを選択機器 I Dとして設定す 30 るステップと、

記憶媒体格納コンテンツの識別データと前記選択機器Ⅰ Dとを対応付けたコンテンツ管理テーブルを生成するス テップとを有するとを特徴とするコンピュータ・プログ ラム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、情報記録処理装 置、コンテンツ入出力管理装置、コンテンツ管理システ 法、コンテンツ管理方法、並びにコンピュータ・プログ ラムに関する。特に、著作権保護等により、再生制限を 付加することが好ましいコンテンツの機器間の移動(ム ーブ)、複製(コピー)処理において、効率的な処理を 実現した情報記録処理装置、コンテンツ入出力管理装 置、コンテンツ管理システム、および情報記録処理方 法、コンテンツ入出力管理方法、コンテンツ管理方法、 並びにコンピュータ・プログラムに関する。

[0002]

【従来の技術】昨今、音楽データ、ゲームプログラム、 50 利用期間の制限など様々である。

画像データ等、様々なソフトウエアデータ(以下、これ らをコンテンツ (Content) と呼ぶ) の、インターネッ ト等のネットワーク、あるいは、メモリカード、HD、 DVD、CD等の流通可能な記憶媒体を介した流通が盛 んになっている。これらの流通コンテンツは、ユーザの 所有するPC (Personal Computer) 、記録再生器、再 生専用器、あるいはゲーム機器内の記憶手段、例えばH D, フラッシュメモリを有するカード型記憶装置、C D、DVD等に格納され、再生処理が実行される。

n

【0003】記録再生装置、ゲーム機器、PC等の情報 機器には、コンテンツをネットワークから受信するため のインタフェース、あるいはメモリカード、HD、DV D、CD等にアクセスするためのインタフェースを有 し、コンテンツの再生に必要となる制御手段、プログラ ム、データのメモリ領域として使用されるRAM、RO M等を有する。

【0004】音楽データ、画像データ、あるいはプログ ラム等の様々なコンテンツは、再生機器として利用され る記録再生装置、ゲーム機器、PC等の情報機器本体か らのユーザ指示、あるいは接続された入力手段を介した ユーザの指示により、例えば内蔵、あるいは着脱自在の 記憶媒体から呼び出され、情報機器本体、あるいは接続 されたディスプレイ、スピーカ等を通じて再生される。 【0005】ゲームプログラム、音楽データ、画像デー タ等、多くのソフトウエア・コンテンツは、一般的にそ の作成者、販売者に頒布権等が保有されている。従っ て、これらのコンテンツの配布に際しては、一定の利用 制限、すなわち、正規なユーザに対してのみ、ソフトウ エアの使用を許諾し、許可のない複製等が行われないよ うにする、すなわちセキュリティを考慮した構成をとる のが一般的となっている。

【0006】特に、近年においては、情報をデジタル的 に記録する記録装置や記憶媒体が普及しつつある。この ようなデジタル記録装置および記憶媒体によれば、例え ば画像や音声を劣化させることなく記録、再生を繰り返 すことができる。このようにデジタルデータは画質や音 質を維持したまま何度もコピーを繰り返し実行すること ができるため、コピーが違法に行われた記憶媒体が市場 に流通することになると、音楽、映画等各種コンテンツ ム、および情報記録処理方法、コンテンツ入出力管理方 40 の著作権者、あるいは正当な販売権者等の利益が害され ることになる。昨今では、このようなデジタルデータの 不正なコピーを防ぐため、デジタル記録装置および記憶 媒体に違法なコピーを防止するための様々な処理構成が 実現または提案されている。

> 【0007】例えば、音楽配信技術における各種の仕様 を提案しているSDMI (Secure Digital music Initi ative) では、ポータブルプレーヤにおける著作権保護 機能の規格を提案している。著作権保護機能の実現形態 としては、コンテンツのコピー数の制限、コンテンツの

[0008]

【発明が解決しようとする課題】フラッシュメモリ、H D等を用いたメモリカードを記憶媒体としてオーディオ データやビデオデータ等のコンテンツを記録再生するシ ステムでは、例えばCD等の記憶媒体から音楽等のコン テンツをメモリカードにコピーして、メモリカードを装 着したポータブル再生装置で楽しむといった使用形態が ある。また、ネットワークから配信されるコンテンツを パーソナルコンピュータに内蔵されるハードディスク等 の大容量記憶媒体に一旦蓄積し、その後、パーソナルコ 10 ンピュータからメモリカードあるいは携帯型の小型ハー ドディスク (HD) にコンテンツを移動して、メモリカ ード、HDを装着可能なポータフブルデバイスでコンテ ンツを再生する形態、すなわちPCをコンテンツのパー ソナルサーバとして使用する形態も多く行われつつあ

【0009】CD等の記憶媒体からのコンテンツや、イ ンターネット等の通信を介して得たコンテンツを一旦ハ ードディスクに保存し、このハードディスクからメモリ カードにコンテンツをコピー又はムーブする。そしてメ 20 モリカード側でコンテンツの再生を行うようなコンテン ツ利用が無秩序に行われることはコンテンツの著作権上 問題がある。なおムーブ、すなわちコンテンツの移動と は、コンテンツを例えばHDからメモリカードにコピー 記録した後に、そのコピー元となる記憶媒体(HD)か らコンテンツを消去することで実現される動作形態であ

【0010】著作権保護の観点から、ある程度コピーや ムーブが制限されるようにする必要がある。その一方 で、完全にコピー/ムーブを禁止してしまうことは、上 30 対して出力する構成を有することを特徴とする。 記のようなPCからポータブルメディアにコンテンツを 移動して外でコンテンツの再生を楽しむといったコンテ ンツ利用を阻むことになり、適切ではない。従って、著 作権保護を実現した上で、ユーザーの私的コピーの権利 を維持できるような、適切なコピー/ムーブ管理を実現 することが求められている。

【0011】上記の問題に鑑み、PCからポータブルデ バイスへのコンテンツ転送処理に回数制限を設定し、コ ンテンツの転送回数をPC側でカウントする構成等が提 案されている。このようなカウント処理を実行する構成 40 において、コンテンツ転送回数を確実に検証したり、あ るいはコンテンツの重複転送排除のために、ポータブル デバイスに転送済みのコンテンツがポータブルデバイス に残っているか、消去されているか等を判定する処理が 行なわれることがある。

【0012】このような検索処理において、ポータブル メディアが小容量のものであれば、格納コンテンツ数も 少なく、検索対象コンテンツの有無の判定に時間を要し ないが、昨今PCカード型のHDD等、大容量の記憶媒 体を備えたポータブルメデイアが使用されるようになっ 50 ている。このような大容量の記憶媒体を備えたポータブ ルメデイアに対してPCから転送可能なコンテンツ数 は、例えば音楽であれば1万曲を超える数となる。この ような多量のコンテンツからの検索処理には多くの時間 を要し、処理の非効率化を招く結果となる。

【0013】本発明はこのような状況に鑑みてなされた ものであり、機器間でのコピー/ムーブに関する適切な コンテンツ管理を実現し、特に、大容量のポータブルメ ディアにおけるコンテンツ転送処理構成において、効率 的処理を可能とした情報記録処理装置、コンテンツ入出 力管理装置、コンテンツ管理システム、および情報記録 処理方法、コンテンツ入出力管理方法、コンテンツ管理 方法、並びにコンピュータ・プログラムを提供すること を目的とする。

[0014]

【課題を解決するための手段】本発明の第1の側面は、 記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実行する情報記 録処理装置であり、複数の異なる機器IDを格納したメ モリを有し、記憶媒体に対するコンテンツ格納処理に際 して、前記複数の異なる機器IDから選択した機器ID を選択機器IDとして設定し、記憶媒体格納コンテンツ の識別データと前記選択機器IDとを対応付けたコンテ ンツ管理テーブルを生成する構成を有することを特徴と する情報記録処理装置にある。

【0015】さらに、本発明の情報記録処理装置の一実 施態様において、前記情報記録処理装置は、記憶媒体に 対する格納コンテンツの外部装置からの入力に際して、 該入力コンテンツに対して選択した選択機器IDを前記 外部装置における管理用データとして、前記外部装置に

【0016】さらに、本発明の情報記録処理装置の一実 施態様において、前記情報記録処理装置は、コンテンツ の記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のデ イレクトリに対して実行するとともに、該第1のディレ クトリの格納データを第2のディレクトリの格納データ とするディレクトリ変更処理を実行する構成を有するこ とを特徴とする。

【0017】さらに、本発明の情報記録処理装置の一実 施態様において、前記情報記録処理装置は、コンテンツ の記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のデ ィレクトリに対して実行し、該第1のディレクトリの格 納データを第2のディレクトリの格納データとするディ レクトリ変更処理を実行するとともに、前記第2のディ レクトリの格納対象となるコンテンツのファイル名を、 前記第2のディレクトリに格納済みのファイル名と重複 しないファイル名に変換する処理を実行する構成を有す ることを特徴とする。

【0018】さらに、本発明の第2の側面は、コンテン ツを格納した記憶媒体を有し、接続された情報記録処理 装置との間のコンテンツ転送管理を行なうコンテンツ入

出力管理装置であり、コンテンツ出力可能回数をチェッ クアウト可能回数としてコンテンツ識別子に対応付ける とともに、コンテンツ出力対象機器である情報記録処理 装置を識別する機器IDと出力コンテンツ識別子とを対 応付けた管理テーブルに基づいて情報記録処理装置に対 するコンテンツ転送の回数管理を行なう構成を有し、前 記管理テーブルは、同一の情報記録処理装置に設定され た複数の異なる機器ID毎の管理データを含む構成であ ることを特徴とするコンテンツ入出力管理装置にある。 【0019】さらに、本発明の第3の側面は、コンテン 10 ツを蓄積した蓄積手段を有するコンテンツ入出力管理装 置と、前記コンテンツ入出力管理装置からの転送コンテ ンツを格納する1以上の情報記録処理装置との間のコン テンツ転送管理を行なうコンテンツ管理システムであ り、前記情報記録処理装置は、情報記録処理装置に設定 された複数の異なる機器IDから選択した機器IDを前 記コンテンツ入出力管理装置に出力して、該機器IDに 基づくコンテンツ転送要求を前記コンテンツ入出力管理 装置に対して実行する構成を有し、前記コンテンツ入出 力管理装置は、コンテンツ出力可能回数をチェックアウ 20 ト可能回数としてコンテンツ識別子に対応付けるととも に、前記機器IDと出力コンテンツ識別子とを対応付け た管理テーブルに基づいてコンテンツ格納情報記録処理 装置に対するコンテンツ転送の回数管理を行なうことを 特徴とするコンテンツ管理システムにある。

【0020】さらに、本発明の第4の側面は、記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実行する情報記録処理方法であり、記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実行するステップと、情報記録処理装置に対して設定された複数の異なる機器IDから選択した機器IDを選択機器 30 IDとして設定するステップと、記憶媒体格納コンテンツの識別データと前記選択機器IDとを対応付けたコンテンツ管理テーブルを生成するステップとを有するとを特徴とする情報記録処理方法にある。

【0021】さらに、本発明の情報記録処理方法の一実施態様において、前記情報記録処理方法は、さらに、記憶媒体に対する格納コンテンツの外部装置からの入力に際して、該入力コンテンツに対して選択した選択機器 I Dを前記外部装置における管理用データとして、前記外部装置に対して出力することを特徴とする。

【0022】さらに、本発明の情報記録処理方法の一実施態様において、前記情報記録処理方法は、さらに、コンテンツの記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の第1のディレクトリに対して実行するとともに、該第1のディレクトリの格納データを第2のディレクトリの格納データとするディレクトリ変更処理を実行することを特徴とする。

【0023】さらに、本発明の情報記録処理方法の一実施態様において、前記情報記録処理方法は、さらに、コンテンツの記憶媒体に対する格納処理を該記憶媒体内の50

第1のディレクトリに対して実行し、該第1のディレクトリの格納データを第2のディレクトリの格納データとするディレクトリ変更処理を実行するとともに、前記第2のディレクトリの格納対象となるコンテンツのファイル名を、前記第2のディレクトリに格納済みのファイル名と重複しないファイル名に変換する処理を実行することを特徴とする。

【0024】さらに、本発明の第5の側面は、コンテンツを格納した記憶媒体を有し、接続された情報記録処理装置との間のコンテンツ転送管理を行なうコンテンツ入出力管理方法であり、コンテンツ出力可能回数をチェックアウト可能回数としてコンテンツ識別子に対応付けるともに、コンテンツ出力対象機器である情報記録処理装置を識別する機器IDと出力コンテンツ識別子とを対応付け、機器IDとして、同一の情報記録処理装置に設定された複数の異なる機器IDを含む管理テーブルに基づいて情報記録処理装置に対するコンテンツ転送の回数管理を行なうことを特徴とするコンテンツ入出力管理方法にある。

【0025】さらに、本発明の第6の側面は、コンテン ツを蓄積した蓄積手段を有するコンテンツ入出力管理装 置と、前記コンテンツ入出力管理装置からの転送コンテ ンツを格納する1以上の情報記録処理装置との間のコン テンツ転送管理を行なうコンテンツ管理方法であり、前 記情報記録処理装置は、情報記録処理装置に設定された 複数の異なる機器IDから選択した機器IDを前記コン テンツ入出力管理装置に出力して、該機器IDに基づく コンテンツ転送要求を前記コンテンツ入出力管理装置に 対して実行し、前記コンテンツ入出力管理装置は、コン テンツ出力可能回数をチェックアウト可能回数としてコ ンテンツ識別子に対応付けるとともに、前記機器IDと 出力コンテンツ識別子とを対応付けた管理テーブルに基 づいてコンテンツ格納情報記録処理装置に対するコンテ ンツ転送の回数管理を行なうことを特徴とするコンテン ツ管理方法にある。

【0026】さらに、本発明の第7の側面は、記憶媒体に対するコンテンツ格納処理をコンピュータ・システム上で実行せしめるコンピュータ・プログラムであって、記憶媒体に対するコンテンツ格納処理を実行するステップと、情報記録処理装置に対して設定された複数の異なる機器IDから選択した機器IDを選択機器IDとして設定するステップと、記憶媒体格納コンテンツの識別データと前記選択機器IDとを対応付けたコンテンツ管理テーブルを生成するステップとを有するとを特徴とするコンピュータ・プログラムにある。

【0027】なお、本発明のコンピュータ・プログラムは、例えば、様々なプログラム・コードを実行可能な汎用コンピュータ・システムに対して、コンピュータ可読な形式で提供する記憶媒体、通信媒体、例えば、CDやFD、MOなどの記憶媒体、あるいは、ネットワークな

どの通信媒体によって提供可能なコンピュータ・プログ ラムである。このようなプログラムをコンピュータ可読 な形式で提供することにより、コンピュータ・システム 上でプログラムに応じた処理が実現される。

【0028】本発明のさらに他の目的、特徴や利点は、 後述する本発明の実施例や添付する図面に基づくより詳 細な説明によって明らかになるであろう。なお、本明細 書においてシステムとは、複数の装置の論理的集合構成 であり、各構成の装置が同一筐体内にあるものには限ら ない。

[0029]

【発明の実施の形態】 [システム概要] 図1は、本発明 に係るコンテンツ管理システムにおけるコンテンツ利用 形態の一例を説明する図である。音楽配信専用サーバと して設けられるEMD (Electrical Music Distributio n) サーバ11, 12、WWW (World Wide Web) サー バ13は、パーソナルコンピュータ (PC) 21の要求 に応じて、ローカルエリアネットワークまたはインター ネットなどから構成されるネットワークを介して、コン テンツおよび付帯データ (例えば、曲名、または再生制 20 限情報など)をパーソナルコンピュータ21に供給す る。なお、EMDサーバ11, 12、WWWサーバ13 の供給するコンテンツは、必要に応じて圧縮され、暗号 化されている。

【0030】パーソナルコンピュータ(PC)21は、 ネットワークに接続され、EMD (Electrical Music D istribution) サーバ11, 12、あるいはWWW (Wor ld Wide Web) サーバ13から音楽データ、画像デー タ、プログラムデータ等を受信する。あるいはCD (Co mpact Disc) 、DVD等の記憶媒体から音楽、画像、そ 30 の他のデータ (以下、コンテンツと称する) を読み取 る。パーソナルコンピュータ (PC) 21は、ネットワ ークを介して受信したデータ、または記憶媒体から読み 取ったデータを所定の圧縮の方式(例えば、音楽データ であればATRAC3 (商標)) で圧縮するとともにD ES (Data Encryption Standard) などの暗号化方式で 暗号化してPC内の記憶媒体(例えばハードディスク)に 記録する。この際、パーソナルコンピュータ21は、記 録コンテンツに対応するコンテンツの利用条件データを 記録する。

【0031】コンテンツの利用条件データには、利用期 間の限定条件、コピーの回数制限等、様々なものがある が、その1つにコンテンツを同時に利用することができ るポータブルメディア (PM:Portable Media) の数 (後述する、いわゆるチェックアウト (Check-out) 数 に対応)の制限がある。本発明の実施例においては、こ のチェックアウト数の管理処理を中心に説明する。

【0032】例えば、PCのハードディスクに格納した 各コンテンツの各々に対応させて、そのコンテンツを同 Portable Media) の数として最大チェックアウト数を設 定する。ポータブルメディア(PM:Portable Media) は例えばフラッシュメモリ、または小型HD、光ディス ク、光磁気ディスク等を備えたデータ記憶可能な装置で あり、例えば携帯型のコンテンツ再生機器に装着可能な 構成である。

10

【0033】パーソナルコンピュータ (PC) は、コン テンツを格納するポータブルメディア等の情報記録処理 装置にPCのハードディスクからコンテンツを転送 (チ 10 ェックアウト) する数をカウントし、コンテンツに対し て設定された最大チェックアウト数までのコンテンツ転 送 (チェックアウト) 処理を許容し、最大チェックアウ ト数を超えるコンテンツ転送 (チェックアウト) を禁止 する。すなわち、パーソナルコンピュータ (PC) は、 コンテンツ入出力管理装置として機能する。このチェッ クアウト管理により、1つのコンテンツがPCから無数 の記憶媒体にコピーされる事態を防止することができ る。チェックアウト処理については、後段で詳細に説明 する。

【0034】フラッシュメモリ、または小型HD、光デ ィスク、光磁気ディスク等を備えたデータ記憶装置を装 着した情報記録処理装置としてのポータブルデバイス3 0は、パーソナルコンピュータ21から供給されたコン テンツを、付帯データと共に、フラッシュメモリ、また は小型HD、光ディスク、光磁気ディスク等の記憶媒体 に記憶する。ポータブルデバイス30は、コンテンツの 付帯データとしての利用条件に従って、記憶媒体に格納 したコンテンツを再生し、ヘッドフォン、スピーカ等の 出力手段を介して出力する。

【0035】次に、パーソナルコンピュータ、およびコ ンテンツ格納可能なフラッシュメモリ、または小型H D、光ディスク、光磁気ディスク等を備えた情報記録処 理装置の構成について、図2、図3を用いて説明する。 【0036】まず、図2を用いてパーソナルコンピュー タ21の構成について説明する。CPU (Central Proc essing Unit) 101は、各種アプリケーションプログ ラム、OS (Operating System)を実際に実行する。さ らに、コンテンツの暗号化、復号処理として、例えばD ES (Data Encryption Standard)の暗号化アルゴリズム 40 を適用した暗号処理を実行し、接続した情報記録処理装 置(ポータブルデバイス)との間で実行されるコンテン ツ入出力時の認証およびセッションキー共有処理を実行 する。さらに、後述するチェックイン/チェックアウト 処理を実行する。

【0037】ROM (Read Only Memory) 102は、C PU101が使用するプログラムや演算用のパラメータ のうちの固定データ等を格納する。上述したポータブル デバイスとの間で実行されるコンテンツ入出力時の認 証、コンテンツ暗号処理、さらに、チェックイン/チェ 時に利用することができるポータブルメディア (PM: 50 ックアウト処理プログラム等が格納される。RAM (Ra

ndom Access Memory) 103は、CPU101の実行に おいて使用するプログラムや、その実行において適宜変 化するパラメータ等を格納する。これらはCPUバスな どから構成されるホストバス104により相互に接続さ れている。

【0038】ホストバス104は、ブリッジ105を介 LT, PCI (Peripheral Component Interconnect/Int erface)バスなどの外部バス106に接続されている。

【0039】キーボード108は、CPU101に各種 ンティングデバイス109は、ディスプレイ110の画 面上のポイントの指示や選択を行うとき、使用者により 操作される。ディスプレイ110は、液晶表示装置また はCRT (Cathode Ray Tube) などから成り、各種情報 をテキストやイメージで表示する。HDD (Hard Disk Drive) 111は、ハードディスクを駆動し、CPU1 01によって実行するプログラムや情報を記録または再 生させる。

【0040】ドライブ112は、装着されている磁気デ モリ等のリムーバブル記録媒体121に記録されている データまたはプログラムを読み出して、そのデータまた はプログラムを、インターフェース107、外部バス1 06、ブリッジ105、およびホストバス104を介し て接続されているRAM103に供給する。

【0041】PD(ポータブルデバイス)接続ポート1 14は、ポータブルデバイスを接続するポートであり、 USB, IEEE1394等の接続によりポータブルデ バイスが接続される。PD(ポータブルデバイス)接続 ポート114は、インターフェース107、および外部 30 バス106、ブリッジ105、ホストバス104等を介 して、HDD111、CPU101、またはRAM10 3から供給されたデータ、例えば、コンテンツまたはポ ータブルデバイス122のコマンドなどをポータブルデ バイス122に出力する。

【0042】音声入出力インタフェース115は、例え ばIEC (Internation) Electrotechnical Commissio n) 60958端子を有するデジタル音声入出力、あるいはア ナログ音声入出力のインタフェース処理を実行し、スピ ーカ等の出力手段に接続され、入出力インタフェース1 40 15から供給された音声信号を基に、コンテンツに対応 する所定の音声を出力する。

【0043】これらのキーボード108乃至音声入出力 インタフェース115は、インターフェース107に接 続されており、インターフェース107は、外部バス1 06、ブリッジ105、およびホストバス104を介し てCPU101に接続されている。

【0044】通信部116は、ネットワークに接続さ れ、CPU101、またはHDD1111等から供給され 信要求など)を、所定の方式のパケットに格納して、ネ ットワーク2を介して、送信するとともに、ネットワー ク2を介して、受信したパケットに格納されているデー タ(例えば、認証鍵、またはコンテンツなど)をCPU 101、RAM103、またはHDD111に出力す

【0045】次に、ポータブルメディア、ポータブルデ パイス等のコンテンツ格納可能な情報記録処理装置の構 成例を図3を参照して説明する。 なお、コンテンツの格 の指令を入力するとき、使用者により操作される。ポイ 10 納記憶媒体は、フラッシュメモリ、または小型HD、光 ディスク、光磁気ディスク等である。

> 【0046】電源回路152は、供給される電源電圧を 所定の電圧の内部電力に変換して、CPU153乃至表 示部167に供給することにより、装置全体を駆動させ る。入出力 I / F 1 5 7 は、コンテンツの提供元となる パーソナルコンピュータ(PC)172と接続するイン タフェースであり、例えばUSB, IEEE1394等 の接続態様による接続を行なう。

【0047】パーソナルコンピュータ172から転送さ イスク、光ディスク、光磁気ディスク、または半導体メ 20 れるデータは、一例として1パケット当たり64バイト のデータから構成され、12Mbit/secの転送レ ートでパーソナルコンピュータからポータブルデバイス に対して転送される。ポータブルデバイスに転送される データは、コンテンツおよびコンテンツの利用条件等の 付帯情報から構成される。

> 【0048】ポータブルデバイスが、パーソナルコンピ ュータからコンテンツと共にコンテンツの書き込み命令 を受信した場合、ROM155からRAM154に読み 出したメインプログラムを実行するCPU153は、 書 き込み命令を受け取り、記憶媒体161、例えばフラッ シュメモリ、HD, DVD, CDにコンテンツ書き込み を実行する。なお、図の例では、記憶媒体161として フラッシュメモリ、HD, DVD, CDを示している が、これらの記憶媒体は例であり、少なくとも1種類の 記憶媒体が利用可能であればよい。

【0049】記憶媒体161に対するデータの書き込み 処理は、記憶媒体161に応じた記憶媒体コントローラ またはドライブ160を介して実行される。例えば記憶 媒体161がフラッシュメモリであれば、フラッシュメ モリコントローラを介して書き込みが実行され、記憶媒 体161がハードディスク (HD) であれば、HDDを 介して書き込みが実行される。なお、記憶媒体161、 例えばフラッシュメモリ、HD, DVD, CDは、ポー タブルデバイスに着脱可能なものとして構成可能であ る。

【0050】ユーザによるコンテンツ再生命令が操作キ ーコントローラ162を介してCPU153に供給され ると、CPU153は、記憶媒体コントローラまたはド ライブ160に記憶媒体161からのコンテンツ読み出 たデータ (例えば、登録の要求、またはコンテンツの送 50 し処理を実行させ、DSP159に転送させる。

[0051] DSP(Digital Signal Processor)159 は、記憶媒体161から転送されたコンテンツの再生処 理を実行する。DSP159は、暗号化、復号化処理機 能、イコライザ調整(音声信号の周波数帯域に対応した 利得の調整)機能、圧縮伸長(エンコード/デコード) 処理機能を有する。例えば、デジタルオーディオ信号を 記憶媒体161に書き込むために高能率符号化し、ま た、メモリカード161から読み出されたデータを復号 する。高能率符号化方法としては、ミニディスクで採用 oding)を改良したATRAC3が使用される。

【0052】ATRAC3では、サンプリング周波数= 44.1 kHzでサンプリングした量子化ビットが16ビ ットのオーディオデータを高能率符号化処理する。AT RAC3でオーディオデータを処理する時の最小のデー タ単位がサウンドユニットSUである。1SUは、10 24サンプル分(1024×16ビット×2チャンネ ル)を数百バイトに圧縮したものであり、時間にして約 23m秒である。上述の高能率符号化処理により約1/ 10にオーディオデータが圧縮される。

【0053】ディジタルアナログ変換回路163は、再 生したコンテンツをアナログの音声信号に変換して、こ れを増幅回路164に供給する。増幅回路164は、音 声信号を増幅して、ヘッドフォンジャック165を介し て、図示せぬヘッドフォンに音声信号を供給する。

【0054】入力 I / F 171 からは、外部のソースか らデジタル信号、またはアナログ信号を入力し、アナロ グ信号入力時にはA/D変換する。A/D変換は、入力 される入力信号を例えばサンプリング周波数=44.1 オ信号へ変換する。また、外部のソースからデジタル信 号は、SRC(サンプリングレートコンバータ)によ り、同様にサンプリング周波数が44.1kHz、量子化 ビットが16ビットのデジタルオーディオ信号に変換さ れる。

【0055】また、CPU153は、LCDコントロー ラ166を制御して、表示部167に、再生モードの状 態 (例えば、リピート再生、イントロ再生など)、イコ ライザ調整(音声信号の周波数帯域に対応した利得の調 整)、曲番号、演奏時間、再生、停止、早送り、早戻し 40 などの状態、音量および乾電池の残量等の情報を表示さ せる。

【0056】なお、DSP159で実行するコンテンツ の暗号化、復号処理には例えばDES(Data Encryption Standard)の暗号化アルゴリズムが適用される。コンテ ンツの暗号化は、コンテンツの著作権を保護するための 処理であり、PCとポータブルデバイス間におけるコン テンツ転送処理、ポータブルデバイスと記憶媒体との間 におけるコンテンツ転送処理において、コンテンツ暗号 処理が実行される。

【0057】例えばフラッシュメモリからなるEEPR OM168には、複数のマスターキーと機器毎にユニー クなストレージキーを格納し、PCとポータブルデバイ ス間におけるコンテンツ転送処理、ポータブルデバイス と記憶媒体との間におけるコンテンツ転送処理における 認証処理およびセッションキー共有処理、転送データ、 あるいは格納データの暗号化、復号処理等において、マ スターキー、ストレージキーが適用される。

【0058】本実施例のポータブルデバイスは、EEP されているATRAC(Adaptive Transform Acoustic C 10 ROM168に、さらに、複数の異なる機器IDを格納 している。これらは、PCとの間で実行されるコンテン ツ入出力処理、すなわちチェックイン/チェックアウト 処理の際に適用するIDである。この機器IDを使用し たチェックイン/チェックアウト処理については、以下 で詳細に説明する。

> 【0059】 [チェックイン/チェックアウト処理] 次 に、パーソナルコンピュータと、コンテンツ格納可能な 記憶媒体を持つ情報記録処理装置間で実行されるコンテ ンツの入出力処理、すなわち、チェックイン/チェック 20 アウト処理について説明する。

【0060】チェックイン/チェックアウト処理は、パ ーソナルコンピュータに格納されたチェックイン/チェ ックアウト管理プログラムによって実行される。チェッ クイン/チェックアウト管理プログラムは、チェックイ ンまたはチェックアウトの設定、およびコンテンツに対 応する利用条件データに基づいて、PCのハードディス ク等の記憶媒体に格納されているコンテンツを情報記録 処理装置としてのポータブルメディアまたはポータブル メデイアを装着したポータブルデバイスに出力 (チェッ kHz、量子化ビット=16ビットのディジタルオーディ 30 クアウト) する処理における制御および管理を実行し、 また情報記録処理装置に記憶されているコンテンツをP Cに返却するチェックイン処理の制御および管理を実行 するプログラムである。

> 【0061】チェックイン/チェックアウト管理プログ ラムは、チェックインまたはチェックアウトの処理に対 応して、コンテンツに対応する利用条件データとしての コンテンツに対応して設定されるチェックアウト数とし てのカウンタを更新する。

【0062】図4は、チェックイン/チェックアウト処 理時に、PCのディスプレイに表示されるチェックイン /チェックアウト操作指示ウィンドウの例を示す図であ

【0063】PCのディスプレイには、チェックイン/ チェックアウト処理対象となるコンテンツ関連データと して、アルバムタイトル、曲タイトル、アーティスト名 などが表示される。図に示すフィールド [No.] に は、タイトルに対応する識別番号が表示されるととも に、現時点で可能なチェックアウト回数が音符として識 別可能に表示されている。

【0064】図4の項目 [No.] に示す音符1つは、

1回のチェックアウト処理が可能であることを示してい る。No. 1の [SOMEWHERE IN…] は、音 符1つであり、1回のみのチェックアウト、すなわちP Cからポータブルデバイスへのコンテンツ転送処理があ と1回許可されたコンテンツである。No. 2の「HE RE AND…]は、音符2つであり、さらに2回のチ ェックアウト、すなわちPCからポータブルデバイスへ のコンテンツ転送処理があと2回許可されたコンテンツ である。No. 3の [WE COULD…] は、音符3 つであり、現時点でさらに3回のチェックアウトが許可 10 が可能となる。 されたコンテンツであることを示している。No. 5の [BETTER MAKE…] は、音符ではなく休符記 号が示され、さらなるチェックアウト処理は実行不可と して設定されたコンテンツであることを示している。す なわち許容された回数のチェックアウト処理がすでに実 行されていることを示している。

【0065】パーソナルコンピュータは、コンテンツ を、コンテンツに関連するデータ(例えば、曲名、また は再生条件など)と共に、例えばUSB (Universal Se rial Bus) ケーブルを介して接続されているポータブル 20 デバイスを介してポータブルデバイスに装着されたポー タブルメディアに記憶させる。このチェックアウト処理 に際して、記憶させたコンテンツに対応する利用条件の カウンタを更新する。カウンタは、図4に示す音符の数 に対応する。チェックアウト処理の実行により、パーソ ナルコンピュータが記録しているコンテンツに対応する カウンタは1つデクリメントされる。すなわち、チェッ クアウト可能回数が1減らされる。チェックアウトでき る回数が0のとき、対応するコンテンツは、チェックア ウトすることができない。

【0066】このようにコンテンツのPCからのチェッ クアウト数をカウントするカウンタをコンテンツに対応 する利用条件として設定することで、1つのコンテンツ がPCから無数の記憶媒体にコピーされる事態を防止す ることができる。例えば最大チェックアウト数を3とす る場合、PCのHDに格納したコンテンツに対応するカ ウンタを3として設定する。この設定により、最大3つ の記憶媒体にPCからコンテンツをコピーすることが許 容されるが、それ以上のコピー処理が禁止される。

【0067】PCから情報記録処理装置としてのポータ 40 ブルメディアへのコンテンツ転送処理、すなわちチェッ クアウト処理毎にPCのコンテンツ対応カウンタは3→ 2→1→0と更新され、カウンタが0となったコンテン ツは、PCからの転送 (チェックアウト) 処理が禁止さ れる。

【0068】ポータブルメディアにチェックアウトされ HD, フラッシュメモリ、光ディスト等の記憶素子に格 納されたコンテンツは、PCのハードディスクに返却す る処理が可能である。このようなポータブルメディアか らPCへの返却処理をチェックイン (Check-in) 処理と 50 れ、これらの多鼠のコンテンツから目的のコンテンツを

呼ぶ。

【0069】このチェックイン処理が実行されると、P CのHDに格納されたコンテンツに対応して設定された カウンタが増加する。すなわち、パーソナルコンピュー タは、コンテンツをチェックアウトしたポータブルメデ イアからコンテンツを返却 (チェックイン) された場合 は、カウンタを増加させ、チェックイン毎にPCのコン テンツ対応カウンタを0→1→2→3と更新する。従っ て、カウンタの増加分に応じて繰り返しチェックアウト

【0070】パーソナルコンピュータ (PC) は、チェ ックイン処理の際に、チェックイン処理を要求してきた ポータブルメディアが、自己がチェックアウトしたポー タブルメディアであるか否かを判別して、自己がチェッ クアウトしたポータブルメディアからのコンテンツのチ ェックイン処理要求である場合にのみチェックイン処理 を実行する。すなわち、コンテンツを格納したポータブ ルメディアが他のPCからチェックアウトしたコンテン ツを格納している場合は、そのコンテンツのチェックイ ン処理は実行しない。この識別のために、パーソナルコ ンピュータ (PC) は、チェックアウト処理の際に、チ エックアウトを実行するポータブルメデイア (PM) の 機器IDを取得し、チェックアウト処理コンテンツに対 応付けてPC内のメモリに格納する。

【0071】この機器IDをコンテンツに対応付けてP Cに格納することにより、以下に説明する「みなしチェ ックイン処理」が可能となる。例えばPCからポータブ ルメデイア (PM) にチェックアウトしたコンテンツ を、外出先で消去した場合、消去済みのポータブルメデ 30 イア (PM) を例えばポータブルデバイスを介してPC に接続することにより、PCが自己がチェックアウトし たコンテンツがポータブルメデイア (PM) から消去さ れていることを検出し、かつ、そのポータブルメディア (PM) からのチェックイン処理が未実行であることが 確認されると、チェックイン処理が仮想的に実行された ものとして、消去コンテンツに対して設定されているカ ウンタを1増加する処理を実行する。このみなしチェッ クインにより、チェックアウトしたコンテンツを外部で 消去しても、カウンタの復帰(増加)が可能となる。

【0072】このようなみなしチェックイン処理を実行 する際、パーソナルコンピュータ(PC)は、自己がチ ェックアウトしたコンテンツがポータブルメデイア (P M) から消去されているか否かを判定する処理を実行す ることになる。この際、ターゲットとなるコンテンツの 識別子の検索処理を実行する。ポータブルメデイア (P M) 自体の容量が少なく格納コンテンツ数が少ない場合 には、検索に要する時間は問題にならないが、例えば小 型のハードディスクをポータブルメディア (PM) とし て利用した場合には多量のコンテンツがHD内に格納さ

検索するのは時間を要することになる。

【0073】本発明のシステムでは、ハードディスク、 光ディスク、光磁気ディスク、あるいは大容量のフラッ シュメモリ等、大容量の記憶容量を持つポータブルメデ イア (PM) にコンテンツをチェックアウトした場合で も、PCが容易に目的とするコンテンツ識別子を検索 し、コンテンツの有無を判定することを可能とした構成 を持つ。

【0074】本発明のシステムでは、HD, フラッシュ メモリ、光ディスク、光磁気ディスク等の記憶素子を有 10 データとしてRa||Rb||Saを入力することを表す。 する情報記録処理装置としてのポータブルメディア、ま たは、ポータブルメディアを装着するポータブルデバイ スに複数の機器IDを設定する。これらの機器IDを選 択的に使用してチェックイン/チェックアウト処理を実 行する。複数の機器IDは、情報記録処理装置内のメモ リ、例えば図3のEEPROM内に格納される。例えば 500個の異なる機器 I Dを1つの情報記録処理装置内 のメモリに情報記録処理装置の使用可能な機器IDとし て設定する。これらの機器IDは、製造時に格納され各 々ユニークな固有の識別データである。

【0075】コンテンツのチェックアウト/チェックイ ン処理の際には、500個の異なる機器IDの中から選 択した1つの機器IDに対応したチェックアウト/チェ ックイン処理を実行する。このような機器IDの選択的 使用により、1つの情報記録処理装置が仮想的に500 個の異なる機器としてPCから認識可能となる。

【0076】ポータブルメデイア (PM) を装着したポ ータブルデバイスに対するコンテンツのチェックアウト 処理の詳細を示した実行処理フローを図5に示す。以 下、フローに従って処理の詳細について説明する。

【0077】まず、例えばHD, フラッシュメモリ、光 ディスク、光磁気ディスク等の記憶素子を有するポータ ブルメディアを装着したポータブルデバイス (ex. 携 帯型記録再生装置) は、チェックアウト対象コンテンツ をハードディスクに格納したパーソナルコンピュータと 接続(例えばUSB接続)し、PCとポータブルデバイ ス間での相互認証処理および鍵交換処理を実行する。

【0078】これは、互いに相手の正当性を確認するた め処理である。実行される相互認証のプロトコル例とし ては、ISO/IEC 9798-2に代表される、共通鍵暗号を用い 40 るもの、ISO/IEC 9798-3に代表される、公開鍵暗号を用 いるもの、ISO/IEC 9798-4に代表される、暗号学的チェ ック関数(MAC)を用いるものなどが挙げられる。 【0079】図6は、暗号学的チェック関数(MAC)

を用いた相互認証および暗号鍵共有のための方法のひと つを本実施例に用いたものである。

【0080】図6において、コンテンツの送信機器と受 信機器であるパーソナルコンピュータ、ポータブルデバ イスの各々のいずれかに対応するデバイスA, Bは、共 通の鍵Kabを格納、または生成可能とした構成を持

つ。本システムのパーソナルコンピュータは前述したマ スターキーを使用して共通鍵Kabを生成する。図6に おける処理について説明する。デバイスBは乱数Rbを 発生し、デバイスAに送る。なお、図6における記号 「川」は連結を表している。

【0081】次にデバイスAは、乱数Ra、Saを生成 し、Ra,SaとともにMAC(Kab, Ra||Rb||S a)をデバイスBに送る。MAC(Kab, Ra||Rb|| Sa)は、暗号学的チェック関数に鍵としてKabを、 暗号学的チェック関数は、ISO/IEC 9797 に示されてい るように、FIPS 46-2 のデータ暗号化規格 (Data Encry ption Standard, DES) を用いて構成することが可能で ある。

【0082】デバイスBは、受信したデータを用いて自 分でもMAC(Kab, Ra||Rb||Sa)を計算し、こ れが受信したものと一致するかを検査する。一致すれば 通信相手であるデバイスAが正当であると認め、処理を 続けるが、一致しなければ不正なものと判断して処理を 20 中止する。

【0083】次にデバイスBは乱数Sbを生成し、これ とMAC(Kab, Rb||Ra||Sb)をデバイスAに送 る。デバイスAも受信したデータを用いて自分でMAC (Kab, Rb||Ra||Sb)を計算し、受信したものと 一致するかを確認する。一致すれば通信相手であるデバ イスBが正当であると認め、処理を続けるが、一致しな ければ不正なものと判断して処理を中止する。最後に、 双方がMAC(Kab, SallSb)を計算し、これをそ のセッションにおけるセッションキーとして使用する。 【0084】上記のようにすることにより、コンテンツ 送信機器と受信機器としてのパーソナルコンピュータお よびポータブルデバイスは、互いの正当性を検査するこ とができ、またセッションキーを安全に共有することが できる。この後のパーソナルコンピュータおよびポータ ブルデバイス間での転送データは必要に応じてセッショ

【0085】図5に戻り、チェックアウト処理について 説明を続ける。ステップS101における認証処理の結 果をステップS102で判定し、認証が非成立であった 場合には、チェックアウト処理は実行されず処理を終了 する。認証が成立した場合は、ステップS103に進 み、PC側がポータブルデバイスから受信したチェック アウト要求データに含まれる機器IDについてのチェッ クイン処理が実行済みか否かを検証する。

ンキーで暗号化される。

【0086】情報記録処理装置としてのポータブルデバ イスは、コンテンツ入出力管理装置としてのPC側にチ エックアウト処理を要求する際、前述した複数の機器Ⅰ D(例えば500種類)の中から選択した機器IDをP Cに送信する。 P C 側のハードディスクには、図7に示 50 すように暗号化コンテンツとともに、チェックイン/チ

ェックアウト管理テーブルが格納されている。

【0087】チェックイン/チェックアウト管理テーブ ルは、図7に示すように、機器IDに対してチェックア ウトしたコンテンツの識別子であるコンテンツID (C ID) を登録し、さらに、チェックアウトしたコンテン ツID (CID) に対応するチェックアウト数カウント 値(C.O.) を格納したテーブルである。図7に示す 例では、機器 I D=1000に対してコンテンツ: C I D=1, 2, 3, 4がチェックアウト中であり、機器 I D=1001に対してコンテンツ: CID=1, 2, 5 10 がチェックアウト中であり機器 I D=1002に対して コンテンツ: CID=1, 3がチェックアウト中である ことを示し、さらに、CID1のチェックアウト数カウ ント値(C.O.)は3、CID2のチェックアウト数 カウント値(C.O.)は2、CID3のチェックアウ ト数カウント値(C.O.) は2、CID4のチェック アウト数カウント値(C.O.)は1、CID5のチェ ックアウト数カウント値(C.O.)は1であることを 示している。

【0088】図5に戻り、チェックアウト処理について 20 て管理される。 説明を続ける。PCは、ステップS103において、P C側がポータブルデバイスから受信したチェックアウト 要求データに含まれる機器IDについてのチェックイン 処理が実行済みか否かを検証する。チェックイン処理 は、前述したようにチェックアウトしたコンテンツをポ ータブルデバイスからPCに返却する処理として実行さ れるものである。

【0089】PCは、自己のチェックイン/チェックア ウト管理テーブルに登録されたコンテンツがポータブル デバイスに装着されたポータブルメディア (例えば、H 30 D, フラッシュメモリ、光ディスク、光磁気ディスク) 内に格納されているか否かを検索することでチェックイ ンがなされているか否かを判定する。この処理は、ポー タブルメディア内の格納コンテンツに対応して生成され たディレクトリからコンテンツ識別子を検索する処理と して実行される。

【0090】本発明の情報記録処理装置の記憶媒体、例 えば、HD, フラッシュメモリ、光ディスク、光磁気デ ィスクに格納するコンテンツデータに対応するディレク トリ構成について、図8を用いて説明する。図示するよ 40 うにルートディレクトリから、静止画用ファィルディレ クトリ、動画用ファイルディレクトリ、音楽用ファイル ディレクトリ他、カテゴリ別ディレクトリが形成され る。本例では、音楽の記録/再生を中心に説明を行うの で、以下、音楽用ディレクトリについて説明する。

【0091】本発明のシステムにおいては、同一カテゴ リに属する音楽用ディレクトリ (HiFi) に2つの独 立したディレクトリとしてHiFi、およびHiFi2 を生成する。それぞれの音楽用ディレクトリには、複数

PBLIST. MSF (以下、単にPBLISTと表記 する)であり、他のものは、暗号化された音楽データを 収納したATRAC3データファイルA3Dnnnn. MSA(以下、単にA3Dnnnと表記する)である。 ATRAC3データファイルは、再生管理ファイルに登 録した上で機器により任意に作成される。なお、これら のファイル以外にも、曲名データファイル、演奏者デー タファイル、暗号処理キーデータファイル等が格納され るが図では省略している。

【0092】本発明のシステムにおいては、同一カテゴ リに属する音楽用ディレクトリ (HiFi) に2つの独 立したディレクトリとしてHiFi、およびHiFi2 を生成する。PCとのチェックアウト処理により入力し たコンテンツは、ディレクトリHiFiに一旦登録さ れ、PCからの転送処理が完了した後、ディレクトリH i FiからディレクトリHiFi2への移動処理、すな わちディレクトリ変更処理が実行される。ディレクトリ HiFi2に登録されたコンテンツは、ポータブルメデ ィア内に生成されるコンテンツ管理テーブルに登録され

【0093】コンテンツを格納するポータブルメディア 等の情報記録処理装置内に生成されるコンテンツ管理テ ーブルについて、図7を参照して説明する。コンテンツ 管理テーブルには、ディレクトリHiFi2に登録され たコンテンツのATRAC3データファイル名A3Dn nnnに対応付けられたコンテンツ識別子(CID)、 および、チェックアウト処理の際に適用された機器ID が対応付けられて格納される。

【0094】本発明の構成では、1つの情報記録処理装 置が情報記録処理装置に設定されメモリに格納された複 数の機器IDを選択的に使い分けてチェックアウト処理 を実行することができる。図7の例では、まず、チェッ クアウト処理に適用する機器IDとして機器ID=10 00を選択機器IDとして設定し、機器ID=1000 を用いたチェックアウト処理によって、A3D0000 1, CID=1 \sim A3D00004, CID=4 σ = \sim テンツをディレクトリHiFiを経由してディレクトリ HiFi2に格納する。

【0095】次に、同一の情報記録処理装置が、チェッ クアウト処理に適用する機器 I Dとして機器 I D=10 01を選択機器IDとして設定し、機器ID=1001 を用いたチェックアウト処理によって、A3D0000 5, $CID=1\sim A3D00007$, CID=5032テンツをディレクトリHiFiを経由してディレクトリ HiFi2に格納する。さらに、同一の情報記録処理装 置が、チェックアウト処理に適用する機器IDとして機 器ID=1002を選択機器IDとして設定し、機器I D=1002を用いたチェックアウト処理によって、A 3D00008, CID=1, A3D00009, CIのファイルが置かれる。その1つは、再生管理ファイル 50 D=3のコンテンツをディレクトリHiFiを経由して

ディレクトリHiFi2に格納した場合の処理を示して いる。

【0096】これらの処理により、ディレクトリHiF i 2に格納されたコンテンツに対応して図7に示すよう なコンテンツ管理テーブルを生成する。

【0097】なお、ディレクトリHiFi2において は、ATRAC3データファイル名A3Dnnnnは、 累積順にシーケンシャルな番号に変換されて登録され る。例えば初回のチェックアウト時にまず、ディレクト リHiFiに15曲が格納され、その後ディレクトリH 10 i F i 2 に移動格納される場合は、A 3 D 0 0 0 0 1 ~ A 3 D 0 0 0 1 5 の A T R A C 3 データファイル名が付 与されるが、その後、さらにチェックアウト処理によ り、例えばコンテンツ3曲を格納する場合、PCからま ず、ディレクトリHiFiに格納されたA3D0000 1~A3D00003は、ディレクトリHiFi2に移 動する際、A3D00016~A3D00018に変換 されて格納される。

【0098】連番となったATRAC3データファイル であるA3Dファイルの複数ファイルの集合として識別 20 されるアルバムとしての区切りはディレクトリHiFi 2の再生管理ファイルPBLISTによって管理され る。チェックアウト処理時には、ディレクトリHiFi に再生管理ファイルPBLISTが生成されるが、チェ ックアウト後のディレクトリ移動処理の際に、ディレク トリHiFi2に、PBLISTnnn. MSFとして 1から500の累積番号を再設定して格納される。ディ レクトリHiFi2の再生管理ファイルPBLISTに 基づいて各ATRAC3データファイルであるA3D0 0001~A3D20000がどの再生管理ファイルP 30 BLISTに属するかを識別できる。1つの再生管理フ ァイルPBLISTは1つのアルバムに対応するもので あり、PBLISTはどのATRAC3ファイルがどの アルバムに属するかを判別するために使用される。

【0099】図5に戻り、チェックアウト処理フローに ついて説明を続ける。PCは、ステップS103におけ る、PC側がポータブルデバイスから受信したチェック アウト要求データに含まれる機器IDについてのチェッ クイン処理が実行済みか否かの検証を、図7に示すPC の有するチェックイン/チェックアウト管理テーブルに 40 登録されたコンテンツがポータブルデバイスに装着され たポータブルメディア内に格納されているか否かを検索 する処理として実行する。

【0100】検索処理は、PC側からチェックアウト要 求処理時に受信した機器IDに対応してチェックイン/ チェックアウト管理テーブルに登録されたコンテンツ識 別子(CID)をポータブルデバイスに送信し、ポータ ブルデバイスが受信CIDに基づいて、コンテンツ管理 テーブルを検索することで実行される。例えばPC側か らチェックアウト要求処理時に受信した機器ID=10 50 応して設定されるポータブルメディアの空き容量との比

00であれば、図7に示すPCの有するチェックイン/ チェックアウト管理テーブルに登録されたCID=1. 2, 3, 4についてCIDをポータブルデバイスに送信 し、ポータブルデバイスが受信CIDに基づいて、コン テンツ管理テーブルを検索する。コンテンツ管理テーブ ルには、機器ID毎にコンテンツ識別子(CID)が格 納されており、全データを検索することなく、機器ID の一致するデータのみを抽出して検索処理を実行すれば よく、高速処理が可能となる。

【0101】なお、情報記録処理装置としてのポータブ ルデバイスのコンテンツ管理テーブルは、コンテンツの チェックイン処理、あるいは削除処理が実行され、ディ レクトリHiFi2からデータが削除された場合にはエ ントリが消去される。従って、情報記録処理装置のコン テンツ管理テーブルに検索対象のコンテンツ識別子がな い場合には、コンテンツのチェックイン処理、あるいは 削除処理が実行されたものとみなすことができる。な お、コンテンツのチェックイン処理が実行されると、P Cの有するチェックイン/チェックアウト管理テーブル も更新され、チェックイン処理を実行した機器IDに対 応するチェックイン処理対象コンテンツのCIDエント リが消去され、コンテンツID (CID) に対応するチ ェックアウト数カウント値(C.O.)が1増加され

【0102】 P C の有するチェックイン/チェックアウ ト管理テーブルに、チェックインの有無を判定している 機器IDに対応するコンテンツ識別子(CID)のエン トリがあるにもかかわらず、ポータブルデバイスのコン テンツ管理テーブルに対応エントリがない場合は、チェ ックイン処理がなされず、消去処理がなされたことを示 している。この場合は、図5の処理フローでステップS 104の判定がNoとなり、ステップS112において みなしチェックイン処理を実行する。

【0103】みなしチェックイン処理は、PCの有する チェックイン/チェックアウト管理テーブルの更新処理 として実行される。すなわち、ポータブルデバイスのコ ンテンツ管理テーブルに対応エントリが検出されず、P Cの有するチェックイン/チェックアウト管理テーブル にエントリが残っている場合は、チェックイン処理を実 行したと同様、機器IDに対応するチェックイン処理対 象コンテンツのCIDエントリを消去し、コンテンツI D(CID)に対応するチェックアウト数カウント値 (C.O.) を1増加する。

【0104】次にステップS105においてチェックア ウト容量のチェックが実行される。チェックアウト処理 は、音楽データの場合、ポータブルメディアのディレク トリHiFiに対するデータ格納処理として実行され る。従って、チェックアウト対象コンテンツのデータ容 量と、ポータブルメディアのディレクトリHiFiC対

較によって容量検査が実行される。チェックアウト対象 コンテンツのデータ容量が、ポータブルメディアのディ レクトリHiFiの空き容量より大である場合は、ステ ップS113に進み、容量不足メッセージをPCのディ スプレイに表示して処理を終了する。

【0105】容量に問題がないと判定した場合は、ステ ップS106において、デイレクトリHiFiに対する チェックアウト処理が実行され、ポータブルメディアの デイレクトリHiFiに、再生管理ファイルPBLIS AC3データファイルA3Dnnnn. MSA、曲名デ ータファイル、演奏者データファイル、暗号処理キーデ ータファイル等が格納される。 ATRAC 3 データファ イルはA3D00001からシーケンシャルにファイル 名が生成される。チェックアウトは複数のATRAC3 データファイルを転送可能であり、例えば15曲のチェ ックアウトをした場合は、ATRAC3データファイル はA3D00001~A3D00015のファイルがデ イレクトリHiFiに格納される。

【0106】次に、ステップS107において転送(チ 20 ェックアウト) が終了したか否かが判定され、転送終了 と判定すると、ステップS108において、ディレクト リHiFiからディレクトリHiFi2への移動処理が 実行される。前述したように、ディレクトリHiFi2 においては、ATRAC3データファイル名A3Dnn nnは、累積順にシーケンシャルな番号に変換されて登 録され、連番となったATRAC3データファイルであ るA3Dファイルの複数ファイルの集合として識別され るアルバムとしての区切りはディレクトリHiFi2の 再生管理ファイルPBLISTによって管理される。

【0107】ステップS108におけるディレクトリ移 動処理の後、ステップS109において、ディレクトリ HiFi2に登録されたコンテンツに対応してコンテン ツ管理テーブルの更新が実行される。

【0108】ポータブルメディア内に生成されるコンテ ンツ管理テーブルについては、図7を参照して説明した 通りである。コンテンツ管理テーブルには、ディレクト リHiFi2に登録されたコンテンツのATRAC3デ ータファイル名A3Dnnnnに対応付けられたコンテ ンツ識別子(CID)、および、チェックアウト処理の 40 際に適用された機器IDが対応付けられて格納される。

【0109】次に、ステップS110において、ディレ クトリHiFiに生成した再生管理ファイルPBLIS T、ATRAC3データファイルの削除処理を実行して チェックアウト処理を終了する。

【0110】上述したように、本発明の構成では、1つ の情報記録処理装置が複数の機器IDを使い分けてチェ ックアウト処理を実行することができ、コンテンツ入出 力管理装置としてのPCは、情報記録処理装置の複数の

はチェックインの管理を行なう。従って、大容量のH D、光ディスク等の記憶媒体を持つ情報記録処理装置に 対するチェックアウト/チェックインの処理におけるコ ンテンツ検索を機器IDによって限定される範囲で実行 することが可能となり、高速な処理が可能となる。

【0111】なお、上述の実施例ではチェックイン/チ エックアウト対象コンテンツとして音楽データを例とし て説明したが、その他の画像データ、プログラム等のデ ータに対しても同様の処理が適用できる。例えば静止画 T. MSF、暗号化された音楽データを収納したATR 10 像をコンテンツとして入力する場合、情報記録処理装置 には、静止画像ファイルに関するディレクトリを2つ設 け、チェックアウトの際に第1の静止画像デイレクトリ に入力し、その後第2の静止画像ディレクトリに移動す る処理を実行する。複数の機器 I Dの選択的使用につい ては、上述の処理と同様である。

> 【0112】次に、図9を参照して、機器IDの変更を 伴うコンテンツチェックアウト、チェックイン処理の一 例を説明する。図7を用いて説明したコンテンツチェッ クアウト処理では、3回のチェックアウト処理のそれぞ れにおいて機器IDを変更、すなわち、機器ID=10 00, 1001, 1002の3種類のIDを用いてチェ ックアウトする処理例を説明した、

> 【0113】図9で示す例では、1回目処理として機器 ID=1000を選択機器IDとして適用したチェック アウト、2回目処理は機器ID=1001を用いたチェ ックイン、3回目処理は機器 I D=1000を用いたチ エックアウトを行なった例である。1回目と3回目の処 理は同一の機器IDを用いたチェックアウト処理であ る。このように同一の機器IDを用いることにより、デ イレクトリHiFi2に登録されるコンテンツのATR AC3データファイルに対して設定される再生管理ファ イルPBLISTを1回目と3回目のチェックアウトコ ンテンツに共通のものとして設定することが可能とな る。すなわち、1回目と3回目のチェックアウトコンテ ンツを1つのアルバム内のコンテンツとして設定するこ とができ、再生順序の設定をまとめて実行可能となる。 【0114】図10に、1つの情報記録処理装置が新規 の機器IDを用いてチェツクアウトを行なう場合と、既 にチェックアウトに適用した機器IDと同一の機器ID を用いてチェックアウト処理を行なう場合の情報記録処 理装置とPC間の処理シーケンス図を示す。なおチェッ クアウト処理は、先に図5を用いて説明した処理に従っ て実行される。図10のシーケンス図は、新規の機器I Dを用いたチェツクアウトと、既にチェックアウトに適 用した機器IDと同一の機器IDを用いてチェックアウ ト処理の差異を説明するための図である。

【0115】図10 (1) は、新規の機器 I Dを用いて チェツクアウトを行なう場合の処理シーケンスである。 PCが情報記録処理装置内のHiFiデイレクトリの容

された機器 I Dから1つのIDを選択 I Dとして取得 し、PCに送信する。PCは、チェックイン/チェツク アウト管理テーブルに新規機器IDに対するフィールド を生成し、出力コンテンツの識別子を記録する。さら に、CID毎のチェックアウト可能数を設定した(C. O.) フィールドの出力コンテンツの対応カウント値を 1デクリメントする。これらのチェックイン/チェツク アウト管理テーブル更新処理が済むと、要求コンテンツ を情報記録処理装置に転送、すなわちチェックアウトす

【0116】図10(2)は、既にチェックアウトに適 用した機器IDと同一の機器IDを用いてチェックアウ ト処理を行なう場合の処理シーケンスである。PCが情 報記録処理装置内のHiFiデイレクトリの容量を確認 し、その後、情報記録処理装置が、既にチェックアウト に適用した機器IDと同一の機器IDを選択IDとして 設定し、PCに送信する。PCは、チェックイン/チェ ツクアウト管理テーブルに受信機器 I Dに対するフィー ルドがあることを確認し、同一の機器IDフィールドに 出力コンテンツの識別子を記録する。さらに、CID毎 20 のチェックアウト可能数を設定した(C.O.) フィー ルドの出力コンテンツの対応カウント値を1デクリメン トする。これらのチェックイン/チェツクアウト管理テ ーブル更新処理が済むと、要求コンテンツを情報記録処 理装置に転送、すなわちチェックアウトする。

【0117】なお、図9に示すようなチェックアウト、 チェックイン処理を行なった場合のPC側のチェックイ ン/チェツクアウト管理テーブルの更新について説明す る。なお、すべてのコンテンツに対して3回のチェック アウトが可能な初期設定であるとし、既にCID=1, 2, 5については、機器 I D=1001を用いて1回の チェックアウト処理がなされているものとする。

【0118】この状態において、まず、1回目のチェッ クアウト処理において、機器ID=1000を用いてコ ンテンツ ID=1, 2, 3, 4がチェツクアウトされ る。この処理に応じてPC側のチェックイン/チェツク アウト管理テーブルには、機器 I D=1000のフィー ルドにCID=1~4の各エントリが生成される。さら に、CID毎のチェックアウト可能数を設定した(C. O.) フィールドのCID=1, 2, 3, 4の数値がそ 40 れぞれ1づつデクリメントされる。図に示すように、C ID=1 $tt 2 \rightarrow 1$, CID=2 $tt 2 \rightarrow 1$, CID=3 tt3→2、CID=4は3→2と更新される。

【0119】次に、2回目処理として、機器ID=10 01を用いたチェックイン処理が実行される。機器 ID =1001を用いてコンテンツID=1, 2, 5がチェ ツクインされる。この処理に応じてPC側のチェックイ ン/チェツクアウト管理テーブルでは、機器ID=10 01のフィールドのCID=1, 2,5のエントリが消 去される。さらに、CID毎のチェックアウト可能数を 50 【0125】この図の例では、チェックアウト可能数の

設定した(C. O.) フィールドのCID=1, 2, 5 の数値がそれぞれ1づつインクリメントされる。図に示 t\$\text{L}\$ | C | D = 1 | \text{L}\$ | \text{L}\$ | C | D = 2 | \text{L}\$ | CID=5は2→3と更新される。

【0120】次に、3回目処理として、機器ID=10 00を用いたチェックアウト処理が実行される。機器 1 D=1000を用いてコンテンツID=5,6がチェツ クアウトされる。この処理に応じてPC側のチェックイ ン/チェツクアウト管理テーブルには、機器ID=10 10 00のフィールドにCID=5,6の各エントリが生成 される。さらに、CID毎のチェックアウト可能数を設 定した(C.O.) フィールドのCID=5, 6の数値 がそれぞれ1づつデクリメントされる。図に示すよう に、CID=5は3→2、CID=6は3→2と更新さ れる。

【0121】上述した実施例においては、コンテンツ入 出力管理装置としてのPCから1つの情報記録処理装置 に対する処理例を説明したが、コンテンツ入出力管理装 置としてのPCは、複数の異なる情報記録処理装置に対 するチェックイン/チェツクアウト処理を実行可能であ る。図11を用いて1つのコンテンツ入出力管理装置 が、複数の異なる情報記録処理装置に対するチェックイ ン/チェツクアウト処理を行なった場合の処理例を説明 する。

【0122】図11には、情報記録処理装置501、5 02,503の3つの異なる情報記録処理装置を示し、 これらの異なる情報記録処理装置が1つのコンテンツ入 出力管理装置としてのPCを用いてチェックイン/チェ ツクアウト処理を行なう例を示している。

【0123】情報記録処理装置501は、機器ID=M S1000, MS1001の2種類の機器IDを用いた チェックアウト処理を実行しており、情報記録処理装置 502は、機器 I D=HD2000、HD2001、H D2002の3種類の機器IDを用いたチェックアウト 処理を実行しており、情報記録処理装置503は、機器 ID=MD3000の1種類の機器IDを用いたチェッ クアウト処理を実行している。

【0124】これらのチェツクアウト処理の結果として コンテンツ入出力管理装置としてのPCは、図に示すよ うなチェックイン/チェツクアウト管理テーブルを生成 する。機器IDとしては、情報記録処理装置501~5 03の使用した機器 I Dとして、MS1000、MS1 001, HD2000, HD2001, HD2002, MD3000のフィールドが生成され、それぞれのフィ ールドにチェックアウトによって転送したコンテンツ識 別子(CID)が登録される。さらにCID毎のチェッ クアウト可能数を設定した(C.O.) フィールドのカ ウント値がすべてのエントリを考慮した数値として設定 される。

初期値を3としている。情報記録処理装置501~503全体に対してCID=1~4が、総計3回、チェックアウト処理されておりので、CID=1~4のチェックアウト可能数を設定した(C.O.)は0に設定されている。CID=5のコンテンツは機器ID=MS1001と、機器ID=HD2002の2つにチェックアウトされ、あと1回のチェックアウトが可能どあるので、CID=5のチェックアウト可能数を設定した(C.

O.) は1に設定されている。

【0126】このように、コンテンツ入出力管理装置と 10 してのPCは、様々な異なる情報記録処理装置に対応してチェックイン/チェツクアウト管理テーブルを生成し、かつ1つの情報記録処理装置の適用した異なる機器IDに対応してチェックイン/チェツクアウト管理データを生成してコンテンツ管理を行なう。

【0127】以上、特定の実施例を参照しながら、本発明について詳解してきた。しかしながら、本発明の要旨を逸脱しない範囲で当業者が該実施例の修正や代用を成し得ることは自明である。すなわち、例示という形態で本発明を開示してきたのであり、限定的に解釈されるべ20きではない。例えば、実施例ではチェックイン/チェックアウト対象コンテンツとして音楽データを例として説明したが、その他の画像データ、プログラム等のデータに対しても同様の処理が適用できる。本発明の要旨を判断するためには、冒頭に記載した特許請求の範囲の欄を参酌すべきである。

【0128】なお、明細書中において説明した一連の処理はハードウェア、またはソフトウェア、あるいは両者の複合構成によって実行することが可能である。ソフトウェアによる処理を実行する場合は、処理シーケンスを30記録したプログラムを、専用のハードウェアに組み込まれたコンピュータ内のメモリにインストールして実行させるか、あるいは、各種処理が実行可能な汎用コンピュータにプログラムをインストールして実行させることが可能である。

【 0 1 2 9 】例えば、プログラムは記憶媒体としてのハードディスクやROM (Read OnlyMemory)に予め記録しておくことができる。あるいは、プログラムはフロッピー(登録商標)ディスク、CDーROM(Compact Disc Read Only Memory), MO(Magneto optical)ディスク、DVD(Digital Versatile Disc)、磁気ディスク、半導体メモリなどのリムーバブル記録媒体に、一時的あるいは永続的に格納(記録)しておくことができる。このようなリムーバブル記録媒体は、いわゆるパッケージソフトウエアとして提供することができる。

【0130】なお、プログラムは、上述したようなリムーバブル記録媒体からコンピュータにインストールする他、ダウンロードサイトから、コンピュータに無線転送したり、LAN(Local Area Network)、インターネットといったネットワークを介して、コンピュータに有線で 50

転送し、コンピュータでは、そのようにして転送されて くるプログラムを受信し、内蔵するハードディスク等の 記憶媒体にインストールすることができる。

【0131】なお、明細書に記載された各種の処理は、記載に従って時系列に実行されるのみならず、処理を実行する装置の処理能力あるいは必要に応じて並列的にあるいは個別に実行されてもよい。また、本明細書においてシステムとは、複数の装置の論理的集合構成であり、各構成の装置が同一筐体内にあるものには限らない。

[0132]

【発明の効果】以上、説明したように、本発明の情報記録処理装置、コンテンツ入出力管理装置、コンテンツ入出力管理装置、コンテンツ入出力管理方法、ゴびにコンピュータ・プログラムによれば、1つの情報記録処理装置が複数の機器IDを使い分けて、コンテンツの格納処理としてのチェックアウト処理を実行することができる。また、コンテンツ入出力管理装置としてのPCは、情報記録処理装置の複数の機器IDに対応付けたコンテンツのチェックアウトまたはチェックインの管理を行なうことができる。従って、大容量のHD、光ディスク等の記憶媒体を持つ情報記録処理装置に対するチェックアウト/チェックインの処理におけるコンテンツ検索を機器IDによって限定される範囲で実行することが可能となり、高速な処理が可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のシステムの処理構成例を説明する図である。

【図2】本発明のコンテンツ管理システムにおけるコンテンツ入出力管理装置の構成例について説明する図である。

【図3】本発明のコンテンツ管理システムにおける情報 記録処理装置の構成例について説明する図である。

【図4】本発明のコンテンツ管理システムにおけるコンテンツ入出力管理装置に表示される表示画面例を示す図である。

【図5】本発明のコンテンツ管理システムにおけるチェックアウト処理フローを示す図である。

【図6】本発明のコンテンツ管理システムにおけるコン 40 テンツ入出力管理装置と情報記録処理装置間で実行され る認証処理シーケンス例を示す図である。

【図7】本発明のコンテンツ管理システムにおけるチェックアウト処理例、および各機器に生成されるテーブル 構成を説明する図である。

【図8】本発明のコンテンツ管理システムにおける情報 記録処理装置のディレクトリ構成例を示す図である。

【図9】本発明のコンテンツ管理システムにおけるチェックイン/チェックアウト処理例、および各機器に生成されるテーブル構成を説明する図である。

【図10】本発明のコンテンツ管理システムにおけるチ

エックアウト処理の異なる態様におけるシーケンスを説明する図である。

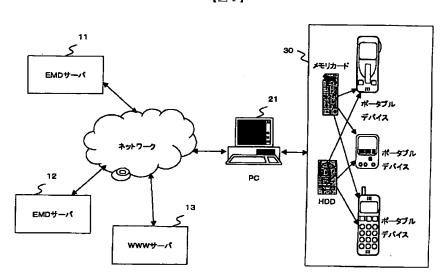
【図11】本発明のコンテンツ管理システムにおけるチェックアウト処理例を説明する図である。

【符号の説明】

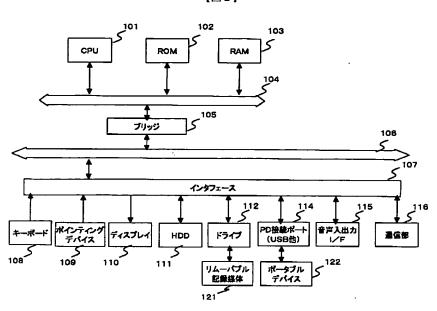
- 11, 12 EMDサーバ
- 13 WWWサーバ
- 21 PC
- 30 ポータブルデバイス
- 101 CPU (Central processing Unit)
- 1 0 2 ROM (Read-Only-Memory)
- 1 0 3 RAM (Random Access Memory)
- 104 ホストバス104
- 105 ブリッジ
- 106 外部バス
- 107 インタフェース
- 108 キーボード
- 109 ポインティングデバイス
- 110 ディスプレイ
- 111 HDD (Hard Disk Drive)
- 112 ドライブ
- 114 PD (ポータブルデバイス) 接続ポート

- 115 音声入出力インタフェース
- 116 通信部
- 121 リムーバブル記録媒体
- 122 ポータブルデバイス
- 152 電源回路
- 153 CPU
- 154 RAM
- 155 ROM
- 157 入出力 I / F
- 10 159 DSP
 - 160 記憶媒体コントローラorドライブ
 - 161 記憶媒体
 - 162 操作キーコントローラ
 - 163 D/A変換器
 - 164 増幅回路
 - 165 ヘッドホンジャック
 - 166 LCDコントローラ
 - 167 表示部
 - 171 入力I/F
- 20 172 PC
 - 501,502,503 情報記錄処理装置

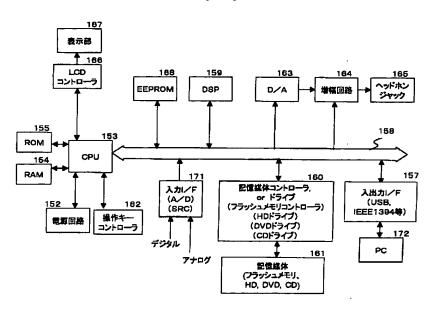
【図1】



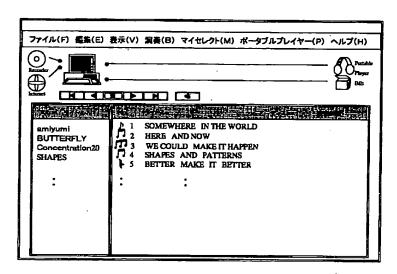
【図2】

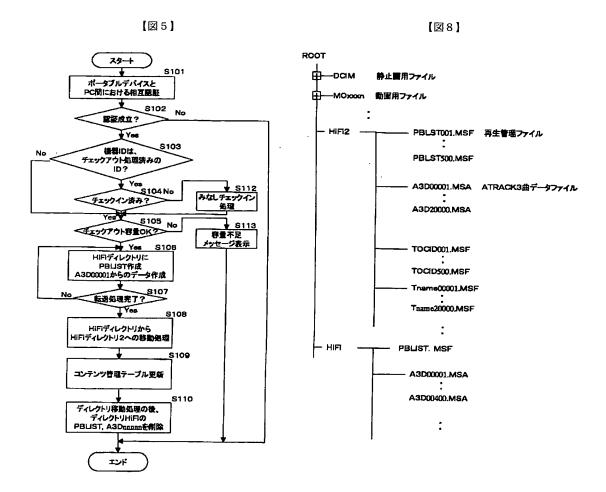


【図3】

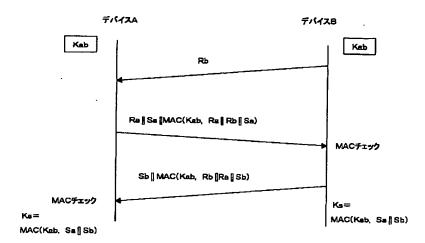


【図4】

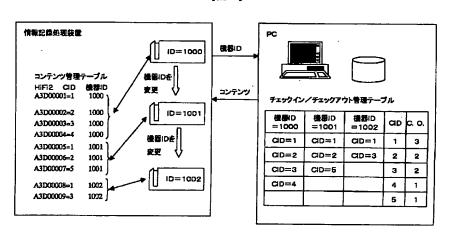




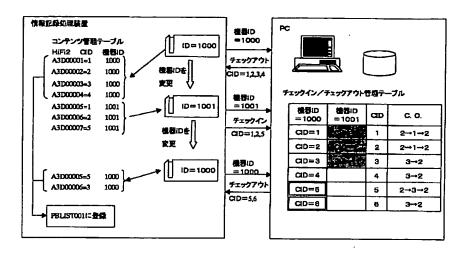
【図6】



【図7】

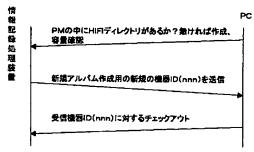


【図9】

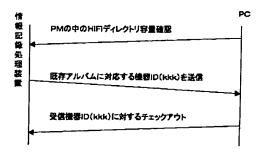


【図10】

(1)斬規アルバムにチェックアウト



(2)既存アルバムにチェックアウト



【図11】

